COMMUNICATION CONTROL EQUIPMENT

Patent Number:

JP63178666

Publication date:

1988-07-22

Inventor(s):

YAMADA TOSHIAKI

Applicant(s):

RICOH CO LTD

Requested Patent:

☐ JP63178666

Application Number: JP19870009079 19870120

Priority Number(s):

IPC Classification:

H04N1/32; B41J13/00; G06F3/12; G06K15/00

EC Classification:

Equivalents:

Abstract

PURPOSE:To use proper paper by detecting a print zone based on a facsimile reception data, detecting the print zone based on the result of detection and providing a function discriminating the paper size based on the result of detection.

CONSTITUTION: A communication procedure control section 13 gives a received compression code to a decode line check section 14, which stores it sequentially to a FAX picture information storage section 15 and gives it to a print dot zone detection section 16. The detection section 16 detects from what order bit till what bit order a black data exists at each line based on the compression code, paper size is discriminated based on the result of detection and stores the paper size information to a FAX picture information storage section 15. When a print command is given to the storage section 15 in this state, after the storage section 15 displays the said paper size information on a paper size display section 18, the stored compression code is sent to a decode processing section 19.

Data supplied from the esp@cenet database - 12

(D) 日本国特許庁(JP)

の 特許 出願 公開

® 公開特許公報(A)

昭63-178666

◎発明の名称 通信制御装置

I,

②特 顧 昭62-9079

❷出 願 昭62(1987)1月20日

⑩発 明 者 山 田 俊 明 東京都大田区中馬込1丁目3番6号 株式会社リコー内 ⑪出 願 人 株式会社リコー 東京都大田区中馬込1丁目3番6号

郊代 理 人 弁理士 大澤 敬

明 趙 1

1.発明の名称

通信制每數配

2.特許請求の範囲

1 ファクシミリ製成からのデータを受信してブリンタに出力する通信制御製団において、受信データに基づいて印刷領域を検出する検出手段と、該検出手段の検出結果に基づいて前記プリンタで使用する用述サイズを判定する利定手段とを輸えたことを特徴とする通信制御装置。

3. 是明の詳細な説明

技術分別

この先明は、ファクシミリ教配からのデータを 受付してプリンタに出力する延信例の製製に関す る。

從來技物

一般に、文書作成製成(ワードプロセッサ)や パーソナルコンピュータ等の情報処理装置におい ては情報通信の選求が高まつており、このような 要求に応えるものとして何えば情報処理装置のプ リンタに接続してファグシミリ这個機能を存する 温信端末突起(これを「ファクシミリ設置」と称 する)からのデータを受信して、この受信したデ ータをプリンタに印字させる透ば倒得装配が考え られる。

ところが、このようにファクシミリ 表収からの 受団データを情報処理製品のプリンタで和学する 場合、透信側の用紙サイズ以上の用紙を使用しな ければデータが欠落してしまうという問題を生じ る。

且的

この発明は上記の点に頼みてなされたものであり、 適切な用紙を使用できるようにすることを目的とする。

. rk

この発明は上記の目的を選成するため、受信データに基づいて印刷領域を検出し、この検出結果に述づいて用紙サイズを判定する機能を購えたものである。.

以下、この宛明の一次施例に描づいて具体的に

特開昭63-178666 (2)

説明する。

3

原2回はこの発明を実施した通信制御数置を解 えた情報処理システムの一例を示すプロック画で ある。

この情報処理システムにおいて、通信制御装置 3を使用しないで単に情報処理数配として使用す

先ファクシをリ努度から受信した年齢コード(PAX国情報)をデコードラインチェック部14に該す、そこで、このデコードラインチェック部14は、圧倒コードのまなランレングスチェックをして近しいラインか否かを判定し、正しいラインのときには受信した圧和コードをFAX面情報登録部15に収決格納し、また印刷ドント領域検出部18に受信した圧和コードを与える。

この印刷ドント領域検出部18は受保した圧縮コードに経づいて各ライン母に何ピット目から何ピット目まで黒データがあるかを検出し、この検出対処は超づいて各項母に対応する角紙サイズを報定し、この利定した用紙サイズを示す情報(用紙サイズ情報)をPAI留情報要談部15に格納する。

この状態で、免債即解請示部17によってFA 又面情報審検部15に対して発化データの印制相 示が与えられると、FAX団情報表現部15は印 刷ドント級域後出部1日から受領している用紙サ イズ関係を越サイズ表示部18に表示した後、格 るときには、ホスト1とプリンタ2とを直切コネクタル、5及びケーブル日を介して接続すればよい

このように通信制御抜យろはホスト1とブリンタ2との間に接続又は取外すことができるので、ホスト1及びブリンタ2に何等の設変を停なうことなく、情報処理システムにファクシミリ装置への送信機能及びファクシミリ抜置からの受信機能を持たせた通信解末装置として使用することができる。

なお、ファクシミリ製度からの気信のみを行なう場合にはホストーは不要であり、通信制御英配 3とプリンタ2とを技能することによってファクシミリ製度からの発信機能を有する通信端末装置として使用できる。

次に、この通信制御装置3の受信機能の概要を 第1回を参照して説明する。

相手先ファクシミリ装置から回線河御装取(N CU) 1 1 及びモデム 1 2 を介してデータが送信されてきたときには、通信手刷側御部 1 3 は相利

射されている圧縮コード(爻信テータ)をデコー ド処理師1日に送る。

このプリンタ出力データ制御師20はデコード 処理部19か6受領したイメージデータをプリン タ出力インタフエース(1/で)21を介してプ リンタに出力して印刷させる。

鮮る図はこの適同制御変包さの構成を具作的に 示すプロンク画である。

特開昭63-178666(8)

この通信制御装置も、CPU、ROM、RA MXCPU、コンプ製造型のでする。 でCPU、コンプ製造型のでする。 でCPU、コンプ製造型のでする。 でクロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロップでは、アロックでは、アロッグでは、アロックでは、アロックでは、アロックでは、アロックでは、アロックでは、アロックでは、アロッグでは、アロッかでは、アロッグでは、アロッグでは、アロッグでは、アロッグでは、アロッグでは、アロッではでは、アロッグでは、アロッグでは、アロッグではではないではではないのではないではではないではではないではないではないではではないではではないではではないではではないではで

これ等によって第1度の通信手限制例部13. デコードラインチェンク部14,FAX関情報部 観知15,印刷ドント環域快出部18,デコード 処理部19及びプリンタ出力データ制御部20を 構成している。

また、この通信制得装置ろは、文書作成幅集蔵

配おるいはパーソナルコンピュータ等のホスト1 図からのデータを入力するプリンタ入力 1/Fと してのセントロニクス受信和インタフェース

(I/F) 34と、ホスト1からの入力データを プリンタ2等の印刷装置に出力する第1図のプリ ンタ出力I/F21としてのセントはニクス运信 部I/F35とを値えている。

なお、セントロニクスインタフエースで使用する信号の内のストローブ(STROBE)、データ(DATA1~DATA6)、アクノーリッジ(ACKNLG)及びピジイ(BUSY)についてはマイクロコンピュータ3!に入力し、その他の母母についてはセントロニクス受信部I/P34から直接セントロニクス没信部I/P35に出力している。

さらに、この通信何数数型3は、操作スイッチ及び表示器並びにベルを付取した第1個の受信印刷指示部17及び極サイズ表示部18を含む操作ユニット36を個え、この操作ユニット36との関でのデータ送免を可るスイッチ・LEDポート

ろフを偉えている。

A,

なお、巣作ユニツトろ6には、フアクシミリ装 配への送信照触を指示及び受信データの印字開始 投示説びに手動受信投示等をするためのスタート キーと、送信モードとしてホスト何からの入力デ ータをプリンタに出力するプリンタモードと入力 データをファクシミリ袋屋(PAX)に送信する FAXモードと入力データをプリンタに出力しR AXに送信するプリンタ・FAXモードとを退択 するモードセンクトやーと、自動受信を投示する 自動やーと、送信終了指示及び1ページの途中で FAス調情報格納エリアがフル状態になったとき に当取ページまでの透信信示又は当該ページ以降 のページの遊侶推示並びに印字典了投示句をする ためのストップキーと、FAM寅僧報格納エリア に格納されている画情報(圧縮コード)のクリア 投示句をするクリアキーとを偉えている。

生た、この操作ユニント38には、透信モード を表示するためのモード皮示母と、各種の状態 (PAI医情報者領エリアのフル状態等)を表示 するステイタス表示器と、 用紙サイズを表示する 用紙サイズ表示器及びページ表を表示するページ 数疾示器とを得えている。

きらにまた。この通信例如應図3は、公衆電話回縁を介してファクシミリ装置との間で通信を行なうために、マルチプロトコル・シリアルコントロール(MPSC)38を備えると共に、モデム(MODEM)39及び四縁制御装置(A-ANCU)40を継載している。

次に、このように存成したこの突放射の作用に ついて第4回以降をも参慮して説明する。

車ず、ホスト例で作成した文書等をファクシミリ数配に遊信する送信モードにおける入力データの圧縮コード化について説明する。

数初にホスト頃から送られてくるプリンタのヘ ツドコントロールコマンドとこのコマンドの解析 について第4回をも参照して説明する。

ホスト関からプリンタに対して送られるヘッド コントロールコマンドのシンポル及び機能は次の とおりである。

特別昭63-178666(4)

8LF: 逆取行: 印字用級を遊送りする。 LF: 改行: 印字の開始と取行。

PP:フォームフィード;次の開始行まで用紙を送る。 CR: 道場; 戸学の関始と恒弧。

STP:ストップ:ホームポジションに戻る。 CAN:キャンセル:パツッアをクリアする。

ESC, %, 1, n1, n2: イメージ配送; イメージ印字をする。 BSC, %, 1, n1, n2: 右移動; 構定ドツト数だけ右移動。 ESC, %, 4, n1, n2: 左移動; 抱定ドツト数だけ左移動。

ESC.+,n1: 迎ピツチ改行; 构定ピツチで逆数行する。 65C,-,n1: ピツチ改行; 樹定ピツチで改行する。

ESC,6: 8 L P I 政定; 6 L P I の改行を設定する。 ESC,8: 8 L P I 設定; 8 L P I の改行を設定する。

ESC,R: 初周設定: 電源投入後の状態にする。

ESC.V: 排出:用紙を排出する。

88G,1,n1,n2: 複数改行; 搭定された行数分改行する。 このようなヘッドコントロールコマンドがポスト頃から遊出されたときの受領領でのコマンド所 好処理は、第4因に示すように、ポートに入力さ れたデータを取込んで内部RAMの予め走めたり ベル名が「CMD」のアドレス(以下(CMD) と供す)に格的する。

そして、このCMDに格納したデータが「ESC」がなかを判別して、「ESC」でなければ、そのコマンドが「LP」(ラインフィード: 改行)、「CR」(キヤリッジリターン)、「FP」(フォームフィード; 改頁)、「BLP」(逆改行)、「STP」(ストツブ)、「CAN」(キヤンセル)のいずれであるかを判断する。

また、「ESC」であれば、次のデータをボートからCMDに取込んで、そのデータが「%」か習かを判別し、「%」でなければそのデータが「+」(近ピンチ改行)、「ー」(ピンチ改行)、「凡」(イニシヤライズ)、「V」(弥出)、「2」(複数改行)、「6」又は「8」(改行ピンチ延延)・かを判断する。

さらに、そのデータが「%」であれば、次のデータをボートからCMDに改込んで、そのデータが「1」(イメージモード),「3」(岩砂助),「4」(左移動)かを判断する。

次に、ホストからプリンタに送出される印字データ (文字データ) について第5周及び96日四を 参照して説明する。

この実施例ではプリンタとして文字コードを文字パターンに変換するキャラクタジエネレータを内裁していないプリンタを使用して、ポスト側は文字データをイメージデータで送出し、プリンタ側は1 印字行(1 ライン)分のイメージデータを受領して取行系コマンドを受けたときに印字動作を開始するものとする。

ここで - プリンタのヘツドをdot 1 ~dot 2 4 の 2 4 個の即字案子を列設した構成として、1 印字行(行方向の即字判固)のドツト数mを領えば 1 4 4 0 ドントとする。

このとき、ホスト例は1ドット列(24ドット) 分のイメージデータを8ピット(1パイト)単位 で3回に分けて収送して、原次1ライン(144 0列)分配送することになる。

すなわち、1ドツト列(24ドツト)分のイメージデータは、第5回(イ)に示す第一転送データ。

同回(ロ)に示す第二転送データ。同回(ハ)に示す 第三転送データの取に送られて、各転送データは 毎日回(イ)、(ロ)、(ハ)に示す何域に印字され、 このデータ転送が1ライン(印字範囲)のドット 数m(例えばm=1440ドット)回録返される。

したがつて、1ライン分のイメージデータは、 第5回に丸付文字で示すように第0パイト、第1 パイト、第2パイト、第3パイト、……第pパイトの風で収送される。

このように、ホスト側は様1 ビット縦2 G ビットの1 ドット列分のデータを1 バイト単位に分けて戦が向に3 回転送し、1 ラインのドット数 (m ドット) 回検方向に順水転送する。

ところが、データ底相は行方向に1ドットライン体に例えば8ピット単位で行かわなければならない。つまり例えば形ち間に破無で示すように類りパイト、第3パイト、……、第21パイトの関ービットを合わせて8ピット(1パイト)のデータとしてデータ圧積を行なわなければならない。このとき、入力されたイメージデータを例えば

特朝昭63~178666(5)

第7回に示すようにそのまま入力順にワークメモリに格前する。つまり何えはワークエリアの所定のアドレスに第0パイトの第0ピント~第7ピントを格納(図中の「0/0」は「第0パイト/第0ピント」を扱わす。その他も両様である)し、次のアドレスに第1パイトの第0ピント~第7ピントを格納することが考えられる。

このようにイメージデータをワークメモリに格納すると、データ圧線等には例えば第0パイトの第0ピツトを設出し、次に設出しアドレスを3アドレス分更新して第3パイトの第0ピツトを設出し、というようにして第2よパイトの第0ピツトまでの8ピツト分のデータを3アドレスずつ競出しアドレスを更新しながら歴出した後、データ圧線をすることになる。

物設このようにしてもよいのであるが、これでは入力データのデータ氏板処理に時間がかかり、特にプリンタとファクシミリ弦歴に同時出力(没信)するときには1ライン分の印字データ(イメージデータ)のデータ 足級が終るまで次ラインの

印字データを受けられないのでプリント出力が認 くなるという不都合が生じてくる。

そこで、この実施的においては、ポストからのイメージデータをワークメモリに答案するときにテのデータ圧和時に使用する1ドソトラインのの8ピット(エバイト)のデータに変換して格納する(これが『ピット・マップに変換(歴明)するJ処理である)。

そして、第0パイトのデータを受けたときには、 第0ビットを第0ドットラインエリアの第0アド レスの第0ビットも。に格納(国中の「0/0」 は「第0パイト/第0ビット」を表わす。その他

も関係である)し、第1ビットを第1ドットラインエリアの第0アドレスの第0ビットも。に格納し、以下同様にして第3ビット~第7ビットを第1~第7ドットラインエリアの各第0アドレスの第0ビットも。にそれぞれ移納する。

また、第1パイトのデータを受けたときには、 第0ピシトを舞8ドントラインエリアの第0アド レスの第0ピットも。に格納し、以下何様にして 第1ピット〜第7ピットを舞8〜第18ドットラ インエリアの各第1アドレスの第0ピットも。に それぞれ格納する。

さらに、第2パイトのデータについても関係の 処理を行ない、次に第3パイトのデータを受けた ときには、郊0ピントを遊0ドントラインエリア の第0アドレスの第1ピントも。に移納し、館1 ピントを釘ょドントラインの第1アドレスの第1 ピントも。に格納し、以下同様にして第2ピント ~第7ピントを第0~第7ドントラインエリアの 各第1アドレスの第1ピントも、にそれぞれ移納 する。 これ等の処理を繰迟し実行することによって、 第8因に示すように例えば第0ドットラインエリアの第0アドレスの第0ビットも。~第7ビット も、には、入力データの第0、第3、第6、第3、 …第21バイトの各第0ビットが8ビットデータ として格納され、阿様に例えば第8ドットライン エリアの第0アドレスの第0ビットも。~第7ビ ットも、には、入力データの第1、第4、第7、第 10、第13、第16、第19、第22バイトの各類 のピットが8ビットデータとして格納される。

したがつて、例えば蛇 0 ドットラインのデータ 圧 値を行なうときには ワークエリアの第 0 ドット ラインエリアの第 0 アドレスから取改 1 アドレス ずつアドレス 更新をしながら それぞれ 8 ピット (1 バイト)のデータを破出すことによつて、個 ちにデータ圧頼を行なうことができ、データ圧旋 を高速で行なうことができる。

このようにしてホストからの入力データをピント・マップに変換(展開)する場合、フアグシミリ装置の簡が1728~2860ドントであるの

特朗昭63-178666(6)

に対して、この実施例で使用しているブリンタの 中字順は1440ドットであるので、データ変換 時にラインの始めと終りにマージンをとる必要が ある。

したがつて、入力データをワークメモリにピット・マップとして展開する場合には、 摂ね入力データの第ェバイト目の第ッピットは次式に従う変換によつて出力データの1ドットラインエリアの 第2パイト目の第7ピットに配置すればよい。

X = 6 Fw(x and 3) + |X/3| + Fwy+M1/8Y = 7 - |x/3| and 8

たお、上式中、ドマ:ファクシミリ装置の船 (ドント数)、M1:左仰マージン量(ドント数)。 mod:前側の銀を鉄側の値で割つたときの余り、 すなわち例えば(x mod 3)はxを3で割つたと きの余りを意味する。

をた、第『ピットを求める式中の「7」はデータ圧網との関係でそのままでは友(M 5 B)からのビット数になるのでこれを右側(L 5 B)からのビット数に変換するための数値である。

ワークメモリは金体をDCR共有エリア、逸改 行対応エリア、最新行作業エリアの息つに分割し ている。なお、DCR(データ圧的数望)はこの 突遊倒ではマイクロコンピュータろ1で得収している

最初行作類エリアは、ブリントアウト中の数下行のエリアであり、ブリンタ・ヘンドが収力向に 移動しないでブリントできる大きさ、すなわちブ リンタ・ヘンド×FAIMの大きさ有し、例えば ブリンタ・ヘンドを24ドシト、FAX帽を17 28ピントとしたときには、24×1728=4 1472ピント=5184パイトの大きさを有する。

つまり、例えば第0ドジトラインについて反えば、前述したように第0,第3,第6,第8,第 12,第15,第18,第21パイトの第0ビントで1パイトのデータを生成する。

このとき、そのままでは第5回に示すように第 0 パイトの第0 ビットが1 パイトデータの第0 ビットが1 パイトデータの第0 ビットが1 パイトデータの第0 ビットが第6 パイトに対応し、以下可様にして3 にがイトの第0 ビット (と5 B) にした 第3 回にも示すように第0 パイトの第0 ビット を第1 ビットを 1 ピットを 2 1 パイトの第0 ビットを 3 1 ピットを 5 2 1 パイトの第0 ピットを 5 3 はにして 5 3 はにして 5 3 はにして 5 3 はにして 5 3 はいて 6 4 5 3 はいて 7 1 から (1 × 3 1 med 8 1 2 数 3 1 2 3 1 2 4 3 1 4 3

次に、入力データを上述したビット・マップに 展開するために使用するワークメモリの構成につ いて第9回を参照して説明する。

た最朝行作業エリアと同じ大きさであり、遊改行 を認めなければこのエリアは0になる。

DCR共有メモリは、DCRからのメモリアクセスが可憐なエリアであり、及低で最新行作成エリアの大きさを有する。

このワークメモリは、これ写の三つのエリア会体を一つのリングとして使用し、このときそれぞれのエリアの境界は各エリアの先取を示すポインタによつて判断する。

次に、上述したピント・マップ展開処理の一例 について第10回を参照して説明する。

まず、ホスト何からのデータを入力し、そのデータがイメージ開始か否かを判別する。

そして、イメージ関放であれば、イメージデータを入力し、そのイメージデータ(上述したように1パイトのデータ)の異点(*1*のピット)を検出し、この無点の遊点からの変位量を決定して、決定したピット・マップ上の位置に展点を配置する。

すなわち、ワークメモリを予めクリアしておく

特別昭63-178666(ア)

ことによってワークメモリのすべてのピントに
'0' が格材されているので、8 ピントのイメージデータの内の '1' になっているピントを見つけて、そのピントが対応するワークメモリのアドレスのピントがワークメモリの節途した第8 間の何で第0 ドントラインエリアの第0 アドレスの多7 ピント (第点) に対していくら変位した位置かを決定して、その決定した位置に '1' (風)を配置する。

このとき、基点に対する変位量の決定は前述した式に違い、イメージデータが第2メイトであるときにその第9 ビジトが「1」(風点)であれば、ビジト・マンプ上 (ワークメモリ上)の該当ドットラインエリアの第エバイト目の第里ビットに「1」を配置する。

このような処理を1パイトのイメージデータの 各ピットについて練習し実行して、1パイトのイ メージデータのピット・マップ上への風点の配置 (関質) が終了したときには再度ホスト側からの 次の1パイトのイメージデータを入力するための

また、イメージ関節でなくイメージ終了になれば、すべてのウークエリアすなわち最新行作業エリア、送改行対応エリア及びDC以共有エリアのピント・マンプを圧縮コードに変換する。

このようにして得られた送信ゲーダとしての圧 終コードをFAX面情報格納エリアに格納し、途 信指示が与えられたときに構定された利季免に送 信する。

次に、ファクシミリ装蔵(自己と同様の通信制 御装置を含む) からの文書受信枠の処理について 説明する。

まず、和手先ファクシミリ抜配から受信した圧 却コード (MHコード) セライン単位でチェック してFAX面情報警報エリアに管観するデコード ラインチェック処理について第11回を参慮して 説明する。

このラインチェック処理において、まずEOL (エンド・オブ・ライン) コード (以下単に「E OL」と称す) を検出する負担をした後、1ヨイ ンのビット致もカウントするためのラインビット 処理に戻る。

これに対して、ホスト値からのデータがイメージ開始でなければ、イメージ終了か否かを判別して、イメージ終了でなければ、改行系コマンドか否かを利別する。

そして、改行系コマンドであれば、次行のイメージデータをピット・マップに頂関するために、ワークエリアの基点を変更し、新たなワークエリアになる部分をクリアした後、馬点の配図を終了したエリアのピット・マップを圧縮コード(ここではMHコード)に変換する。

例えば毎日図の何で現在同図に示す状態でワークエリアを使用しているとすると、最初行作祭エリアにピント・マンプを展開し、その後改行系コマンドが入力されたときには、DCR 共将エリアを次行のワークエリア(最新行作業エリア)としてその先回アドレスに結点を変更してクリアしたせ、馬点の配置を完了したワークエリア(旧最新行作業エリア)のピント・マンプを圧縮コードに変貌する。

カウンタLINBCTを「O」にリセツト(LINBCTFO) して、ホワイト(白)MHコードを検出するWMH検出処理に移行する。

このWMH快出級項でホワイトMHコードを放出したときには、そのMHコードに対応するランレングスのピント数をラインピントカウントLINBCTに加算(LINBCT-RUN+LINBCT)した後、ラインピントカウンタLINBCTのカウント値が1ラインの延しいピント数(ここでは「1728」ピントとする)を越入ている(LINBCT>1728)か否かをチェンクする。

このとき、ラインピットカウンタLINBCTのカウント値が「1728」を越えていなければ、ターミネートコードTCか否かを刊到して、ター、ミネートコードTCでなければすなわちメイクアップコード以Cであれば再度WMA投換出版で成り、ターミネートコードTCであればブラック(私)以Kコードを検出するBMH検出処項に移行する。

特開昭63~178666 (8)

この日MH枝出処理でブラックMHコードを検 出したときには、そのMHコードに対応するラン レングスのピット数をラインピットカウントLI NBCTに加邦(LINBCT← R U N + L I N BCT) した後、ラインピットカウンタLINB CTのカウント値が1ヲインの圧しいピット数 「1728」を越えている(LINBCT>17 28)か否かを判別する。

₹,

このとき、ラインピットカウンタもINBCTのカウント値が「1728」を越えていなければ、ターミネートコードでCか否かを判別して、クーミネートコードでCでなければすなわちメイクアンプコードMCであれば再成日MR後出処理に戻り、ターミネートコードTCであればWMR後出処場に戻る。

これに対して、WMH検出処理又はBMH検出処理で対比コードでないときには、ROLかなかを判別し、EOLでなければそのラインはエラーラインであるのでエラーラインを示すEOL(ここでは「EOL(1)」で示す)をFAX面間収

密後エリアに格納する。同様に、WM以後出処理 又は8M以後出処理でMHコードを依出したとき にラインビジトカウンタ LINBCTのカウント 便が「1728」を加えた(LINBCT>17 28)ときにもそのラインはエラーラインである のでEOL(1)をFAX回信和器様エリアに格 納する。

そして、WMH検出処理又はBMH検出処理で ECLを検出したときには、ラインピットカウン タLINBCTのカウント部が「1728」か (LINBCT=1728)か否かを判別する。

このとき、ラインビットカウンタLINBCTのカウント値が「1728」であれば、そのラインは正しいラインであるので、 真料リを示す RTC (リターン・トウ・コントロール) を校出する RTCカウンタRTCCNTを「〇」にリセットした後、 受付したMHコード及び延しいラインを示す8 〇L (ここでは「EOL (〇)」で示す)をFAX関係 報答 被エリアに格納する。

これに対して、ラインピットカウンタLINB

CTのカウント値が「1728」でなければ、そのカウント値が「O」か(LINBCT=O)かぞかを判別する。

このとき、 ラインピットカウンタLINBCT のカウント位が「O」 であれば、 そのラインはエリーラインであるので、EOL(1) をさAI図 情報容徴エリアに格納する。

これに対してのインピットカウンタLINBCTのカウント値が「O」でなければ、RTCカウンタRTCCNTをインクリメント(+1)した後、そのカウント値が「2」かずかを判別して、カウント値が「2」でなければSOL(O)をFAI匠情報表表エリアにセットし、またそのカウント値が「2」であれば耳解りであるので2個のROL(O)(これを内面的に「RTC」とする)をFAIO間複複番紙エリアにセットしてこの処理を終了する。

このような処域を行なうことによつて、 FAX 国情報破破エリアには何えば好! 2 因に示すように、先頭にEOL(0000000001000

なお、 M H コードとEOLとの間にはバイトソヤステフアイ用のFi1~(フィル) BJP が適宜付加される。 また、EOLはEOLを容易に見つけられるようにバイトパウンダリイに合わせて付加するようにしている。 更に、 上述の説明から明らかではある が正しいラインのBOLとエラーEOLと の区別は館2パイトはの第7ピットロ。 モラインステータスピットとして正しいラインのEOLは「O」にし、エラーラインのEOLは